# DATA RECORDING DEVICE, DATA DECODING DEVICE, DATA RECORDING METHOD, DATA RECORDING AND REPRODUCING DEVICE, AND DATA REPRODUCING METHOD

**Publication number:** JP7057027 **Publication date:** 1995-03-03

Inventor: MAIKERU JIEE GOOMITSUSHIYU; MAAKU PIAASU; DEIBITSUDO JII SUTOOKU

Applicant: RICOH KK

Classification:

- international: B41J5/30; G06K1/12; G06K7/10; G09C5/00; H04N1/44; B41J5/30; G06K1/00; G06K7/10; G09C5/00; H04N1/44; (IPC1-7):

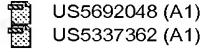
G06K1/12; B41J5/30; G03G15/00; G06K7/10; H04N1/44

- European: G06K1/12B; G09C5/00

Application number: JP19940049849 19940223

Priority number(s): US19930048376 19930415

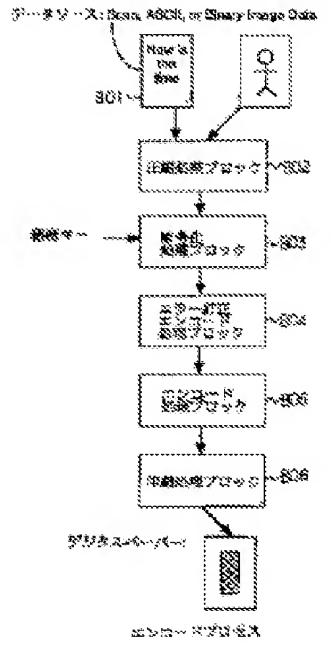
Also published as:



#### Report a data error here

#### Abstract of JP7057027

PURPOSE:To efficiently record digital data on normal paper and to keep the recorded data secret. CONSTITUTION:A digital data source 801 is ciphered (process block 803) after a compressing process (process block 802) or without being compressed. The obtained digital ciphered are encoded into a series of pixel values (process block 805) and printed on the normal paper (process block 806). The series of pixel values are printed in plural rows and columns in at least one box on the normal paper. Each box has one border.



Data supplied from the **esp@cenet** database - Worldwide

1 of 1 8/21/2008 3:35 PM

JP 7-57027 Page 1 of 17

# (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

# 特開平7-57027

(43)公開日 平成7年(1995)3月3日

(51) Int.Cl. <sup>6</sup>		識別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
G06K	1/12	E			
B 4 1 J	5/30	Z			
G03G	15/00				
G06K	7/10	P	9191-5L		
				$G \cap 3 G = 15 / 00$	

G 0 3 G 15/ 00

審査請求 未請求 請求項の数32 FD (全 17 頁) 最終頁に続く

(71)出願人 000006747 (21)出願番号 特願平6-49849 株式会社リコー (22)出願日 平成6年(1994)2月23日 東京都大田区中馬込1丁目3番6号 (72)発明者 マイケル ジェー ゴーミッシュ (31)優先権主張番号 08/048376 アメリカ合衆国 カリフォルニア州 94025 メンローパーク サンド ヒル (32)優先日 1993年4月15日 (33)優先権主張国 米国 (US) ロード 2882 リコー コーポレーション

(74)代理人 弁理士 鈴木 誠 (外1名)

内

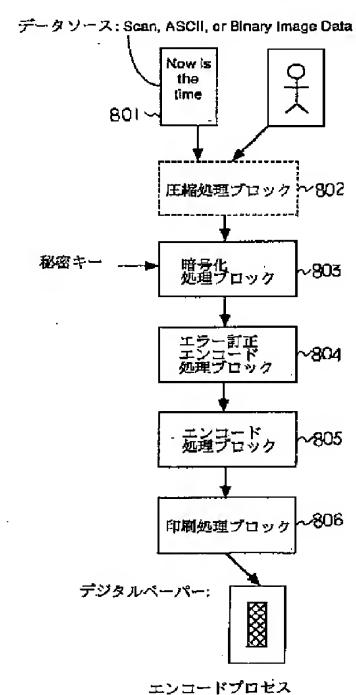
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 データ記録装置、データデコード装置、データ記録方法、データ記録再生装置及びデータ再生方法

# (57)【要約】

【目的】 普通紙上にデジタルデータを効率的に記録する。記録データの機密を保持する。

【構成】 デジタルのデータソース801は、圧縮処理 (処理ブロック802) の後に、または圧縮されずにそのまま、暗号化される(処理ブロック803)。得られたデジタルの暗号化データは一連の画素値にエンコードされ(処理ブロック805)、普通紙に印刷される(処理ブロック806)。一連の画素値は普通紙上の少なくとも一つのボックス内の複数の行及び列に印刷される。各ボックスは一つの境界を有する。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データソースを普通紙にデジタルデータ として記録するためのデータ記録装置であって、

該データソースを一連のデータ値にフォーマットするた めのフォーマット手段を具備し、ここにおいて、該一連 のデータ値は少なくとも1つのデータボックスの複数の 行及び列にフォーマットされ、また該データボックスは 該一連のデータ値を画する一つの枠を有し、

該一連のデータ値を少なくとも1枚の普通紙に印刷する ための該フォーマット手段に結合された印刷手段を具備 10 し、該データ値が該少なくとも1つのデータボックスの 複数の行及び列に印刷されるデータ記録装置。

請求項1記載のデータ記録装置におい 【請求項2】 て、該フォーマット手段は該データソースを一連のバイ ナリ値にフォーマットすることを特徴とするデータ記録 装置。

請求項1記載のデータ記録装置におい 【請求項3】 て、データを持つ複数のボックスが普通紙に印刷される ことを特徴とするデータ記録装置。

請求項1記載のデータ記録装置におい 【請求項4】 て、普通紙上のドットの存在または不存在によってビッ トが第1の論理状態であるかまたは第2の論理状態であ るかを示すように、データのビットが普通紙に印刷され ることを特徴とするデータ記録装置。

【請求項5】 請求項1記載のデータ記録装置におい て、普通紙上のドットの存在と不存在との間の遷移によ ってビットが第1の論理状態であるかまたは第2の論理 状態であるかを示すように、データのビットが普通紙に 印刷されることを特徴とするデータ記録装置。

【請求項6】 て、該少なくとも1個のボックスは、内部のデータ行間 の垂直方向のセパレーションを識別するためのマーカー を持つ少なくとも二つの対向エッジを有することを特徴 とするデータ記録装置。

【請求項7】 該フォーマット手段が該データソースを フォーマットする前に、データソースを圧縮するための 圧縮手段をさらに具備することを特徴とする請求項1記 載のデータ記録装置。

【請求項8】 データソースを普通紙にデジタルデータ として記録するためのデータ記録装置であって、

該データソースを一連のバイナリ値にフォーマットする ためのフォーマット手段を具備し、ここにおいて、該一 連のバイナリ値は複数のデータボックスの複数の行及び 列にフォーマットされ、また該複数のデータボックスの それぞれは該一連のバイナリ値を画する一つの枠を有 し、

該一連のバイナリ値を少なくとも1枚の普通紙に印刷す るための、該フォーマット手段に結合された印刷手段を 具備し、ここにおいて、普通紙上のドットの存在はビッ トが第1の論理状態であることを示し、普通紙上のドッ 50 録方法。

トの不存在はビットが第2の論理状態であることを示 し、該バイナリ値が該少なくとも1個のデータボックス の複数の行及び列に印刷されるデータ記録装置。

【請求項9】 該フォーマット手段が該データソースを フォーマットする前に、該データソースを圧縮するため の圧縮手段をさらに具備することを特徴とする請求項8 記載のデータ記録装置。

【請求項10】 エラー訂正のための手段をさらに具備 することを特徴とする請求項8記載のデータ記録装置。

【請求項11】 請求項8記載のデータ記録装置におい て、該複数のデータボックスのそれぞれが、内部のデー タ行間の垂直方向のセパレーションを識別するためのマ ーカーを持つ少なくとも二つの対向エッジを有すること を特徴とするデータ記録装置。

【請求項12】 バイナリデータ値を記憶するための少 なくとも一つのデータボックスを持つ普通紙をデコード するためのデータデコード装置であって、

普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスの位置を 確認するための第1位置確認手段と、

20 普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスのそれぞ れの中のバイナリデータの複数の行の位置を確認するた めの第2位置確認手段と、

該行内のバイナリデータ値のそれぞれをデコードするた めのデコード手段とを具備し、ここにおいて、普通紙上 のドットの存在でビットが第1の論理状態であることを 示し、かつ普通紙上のドットの不存在でビットが第2の 論理状態であることを示すデータデコード装置。

【請求項13】 請求項12記載のデータデコード装置 において、該少なくとも一つのデータボックスは、その 請求項1記載のデータ記録装置におい 30 内部のデータ行間の垂直方向のセパレーションを識別す るためのマーカーを持つ少なくとも二つの対向エッジを 有し、該第2位置確認手段は該少なくとも二つの対向エ ッジを利用して該複数のバイナリデータ行のそれぞれの 位置を確認することを特徴とするデータデコード装置。

> 【請求項14】 デジタルデータを普通紙に記録するた めのデータ記録方法であって、

データソースを一連のバイナリ値にフォーマットするス テップを有し、ここにおいて、該一連のバイナリ値は複 数のデータボックスの複数の行及び列にフォーマットさ 40 れ、また該複数のデータボックスのそれぞれは該一連の バイナリ値を画する一つの枠を有し、

該一連のバイナリ値を少なくとも1枚の普通紙に複数の データボックスとして印刷するステップを有し、ここに おいて、該複数のバイナリ値のそれぞれはその論理状態 に応じて印刷されるかまたは印刷されず、普通紙上のド ットの存在はビットが第1の論理状態であることを示 し、普通紙上のドットの不存在はビットが第2の論理状 態であることを示し、また、該バイナリ値は該複数のデ ータボックス内の複数の行及び列に印刷されるデータ記

【請求項15】 バイナリデータ値を記憶するための少 なくとも一つのデータボックスを持つ普通紙をデコード するためのデータデコード方法であって、

普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスの位置を 確認するステップと、

普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスのそれぞ れの中のバイナリデータの複数の行の位置を確認するス テップと、

該行内のバイナリデータ値のそれぞれをデコードするス テップとを有し、ここにおいて、普通紙上のドットの存 *10* 在でビットが第1の論理状態であることを示し、かつ普 通紙上のドットの不存在でビットが第2の論理状態であ ることを示すデータデコード方法。

【請求項16】 デジタルのデータソースを暗号化した デジタル形式で普通紙上に記録するためのデータ記録装 置であって、

該データソースに対し暗号化を行なって該データソース を表わすデジタルの暗号化データを生成するための暗号 化手段と、

該暗号化手段に結合された、該暗号化データを一連の画 素値にエンコードするためのエンコード手段と、

該エンコード手段に結合された、該一連の画素値を少な くとも1枚の普通紙に印刷するための印刷手段とを具備 し、ここにおいて、画素値は複数の行及び列を持つ少な くとも一つのボックス内に印刷され、かつ、該少なくと も一つのボックスは一つの境界を有するデータ記録装 置。

【請求項17】 該データソースをスキャンしてデジタ ル化信号にするためのスキャン手段をさらに具備するこ とを特徴とする請求項16記載のデータ記録装置。

【請求項18】 該暗号化データに対しエラー訂正エン コードを行なうための手段をさらに具備することを特徴 とする請求項16記載のデータ記録装置。

【請求項19】 請求項16記載のデータ記録装置にお いて、該暗号化手段はデジタルキーを用いることを特徴 とするデータ記録装置。

【請求項20】 請求項19記載のデータ記録装置にお いて、該キーは擬似乱数列の種となることを特徴とする データ記録装置。

いて、該キーはワンタイムパッドからなることを特徴と するデータ記録装置。

【請求項22】 請求項16記載のデータ記録装置にお いて、該暗号化手段はデジタル暗号化規格(DES)に 従ってデータを暗号化する手段からなることを特徴とす るデータ記録装置。

【請求項23】 請求項16記載のデータ記録装置にお いて、該暗号化手段はRSAアルゴリズムに従ってデー タを暗号化するための手段かららなることを特徴とする データ記録装置。

【請求項24】 デジタルのデータソースを暗号化かつ デジタル化して普通紙上に記録するための記録装置を具 備し、

該記録装置は、

(3)

デジタルのデータソースに対し暗号化を施して該データ ソースを表わすデジタルの暗号化データを生成する暗号 化手段と、該暗号化データを一連の画素値にエンコード するための該暗号化手段と結合されたエンコード手段 と、該一連の画素値を少なくとも1枚の普通紙へ出力す るための該エンコード手段と結合された第1出力手段と からなり、該一連の画素値が複数の行及び列を持つ少な くとも一つのボックス内に印刷され、かつ、該少なくと も一つのボックスが一つの境界を持ち、かつ普通紙上の 該複数のボックス内のデータを再生するための再生装置 を具備し、

該再生装置は、

普通紙上の該少なくとも一つのボックスをスキャンして 画素を文字を表わす電気信号へ変換するためのスキャン 手段と、該電気信号をデータを表わす出力信号へデコー ドするための該スキャン手段と結合されたデコード手段 と、該電気信号の暗号解読をするための該デコード手段 と結合された暗号解読手段と、該出力信号を1枚の普通 紙へ転写するための該暗号解読手段と結合された第2出 力手段とからなる、データ記録再生装置。

【請求項25】 請求項24記載のデータ記録再生装置 において、該暗号化手段はデジタルキーを用いることを 特徴とするデータ記録再生装置。

【請求項26】 請求項25記載のデータ記録再生装置 において、該キーは擬似乱数列の種になることを特徴と *30* するデータ記録再生装置。

【請求項27】 請求項25記載のデータ記録再生装置 において、該キーはワンタイムパッドからなることを特 徴とするデータ記録再生装置。

【請求項28】 デジタルのデータソースを暗号化して 該データソースを表わすデジタルの暗号化データを生成 するステップと、

該暗号化データを一連の画素値へエンコードするステッ プと、

該一連の画素値を少なくとも1枚の普通紙に出力するス 【請求項21】 請求項19記載のデータ記録装置にお *40* テップとを有し、ここにおいて、該画素値が複数の行及 び列を持つ少なくとも一つのボックス内に印刷され、か つ、該少なくとも一つのボックスが一つの境界を持つこ とによって、該データソースが暗号化デジタル化された 形で普通紙上に表現されるデータ記録方法。

> 【請求項29】 普通紙上の少なくとも一つのボックス をスキャンして画素を文字を表わす電気信号に変換する ステップと、

該電気信号を該データを表わす出力信号にデコードする ステップとを有し、ここにおいて、該デコードのステッ *50* プは、

該少なくとも一つのボックスのコーナーの位置を確認す るステップと、

該少なくとも一つのボックスの該コーナーの位置に従っ て画素のスペーシングを判定するステップと、

該スペーシングに従って画素をサンプリングすることに よりデコードされたデータを生成するステップとからな り、

該デコードされたデータの暗号解読をするステップと、 該出力信号を1枚の普通紙に転写するステップとを有す るデータ再生方法。

【請求項30】 請求項29記載のデータ再生方法にお いて、デコードされたデータの暗号解読のステップは、 キーに従って該デコードされたデータを暗号解読するこ とを特徴とするデータ再生方法。

【請求項31】 請求項29記載のデータ再生方法にお いて、該デコードされたデータの暗号解読のステップ は、擬似乱数列の種となるキーに従って該デコードされ たデータを暗号解読することを特徴とするデータ再生方 法。

請求項29記載のデータ再生方法にお 【請求項32】 いて、該デコードされたデータの暗号解読のステップ は、ワンタイムパッドからなるキーに従い該デコードさ れたデータの暗号解読をすることを特徴とするデータ再 生方法。

#### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、データを普通紙上にデ ジタル記録する技術及び普通紙上にデジタル記録された データを再生する技術に関する。

[0002]

【従来の技術】今日、情報の記録及び伝達は、普通紙を 使用して行なわれるのが最も一般的なやり方である。情 報を普通紙に記録する最もよく知られた方法の一つは、 フォトコピアを利用する方法である。フォトコピアは画 像をスキャンし、そして多くの場合はスキャン画像を何 等かの処理を施してから、普通紙上に再生する。

【0003】最近まで、従来のコピアは主にアナログ信 号を用いて動作していた。換言すれば、画像をスキャン し、スキャン画像を処理した後に再生する動作は全てア デジタルで行なわれるようになっている。しかしなが ら、アナログ、デジタルいずれの場合も、コピアの機能 はオリジナル画像を普通紙上に再現するに留まってい る。

【0004】フォトコピアにおけるアナログ信号からデ ジタル信号への移行は、新しい動作の遂行を可能にす る。その一つは情報の暗号化である。暗号化は、データ を簡単には解読できないフォーマットで記憶する手法で ある。換言すれば、暗号化はデータをエンコードするた 手法がある。しかし、従来の手法は全て、データがデジ タルデータでなければならない。従来、ある種のコピア は、暗号化を提供すべく情報をページ上で再配置するこ とが可能であった。単にデータをページ上で再配置する

方法による暗号化の問題点の一つは、機密保持性が十分 でないことである。フォトコピアを用いてデジタルデー 夕を普通紙上に安全に暗号化できるならば、効果的であ

ろう。

【0005】従来、数は限られているが、デジタル情報 10 を紙上に記憶する方法が発表されている。紙上にデジタ ル情報を記憶する一例は、バーコードの利用である。バ ーコードは一次元のデジタルデータで、通常、10桁の 情報を紙上に水平方向に配列することによって情報を記 憶する。バーコードを相対的に水平方向へスキャンする ことにより、バーコードにエンコードされた情報を読み 取ることができる。これらのスキャンは非常にすばやく 行なわれる。バーコードの高さ(垂直方向の)が大きい ほど、スキャンの水平方向からのずれが大きくても情報 を取得できることに注目されたい。また、バーコードは 水平であるので、紙片上にデジタル情報を記憶するため に使用できるバーコード数に自ずと制限があることに着 目されたい。バーコードに関するこれ以上の情報は、

「T.Pavlidis, J.Swartz及びY.Wang著" Informat ion Encoding with Two-Dimensional Bar Cod e", COMPUTER, June 1992」を参照され たい。また、バーコードの紙への記録について開示する 米国特許第5,113,445号も参照されたい。バーコ ードを利用する場合よりも大量のデジタル情報を普通紙 上に記憶することが望まれる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】本発明の一つの目的 は、従来より大量のデータを普通紙に記録し、また、記 録したデータを再生する手段を提供することにある。本 発明のもう一つの目的は、機密保持が確実な形態でデー タを普通紙に記録し、また記録データを再生する手段を 提供することにある。これ以外の本発明の目的及び利点 は、以下の説明において述べる。

[0007]

【課題を解決するための手段】請求項1の発明によれ ナログで行なわれていた。最近、コピアの多くの機能が 40 ば、データソースを普通紙にデジタルデータとして記録 するためのデータ記録装置が提供されが、このデータ記 録装置は、データソースを一連のデータ値にフォーマッ トするためのフォーマット手段を具備し、ここにおい て、該一連のデータ値は少なくとも1つのデータボック スの複数の行及び列にフォーマットされ、また該データ ボックスは該一連のデータ値を画する一つの枠を有し、 かつ、該一連のデータ値を少なくとも1枚の普通紙に印 刷するための該フォーマット手段に結合された印刷手段 を具備し、該データ値が該少なくとも1つのデータボッ めの機構を提供する。従来から、暗号化のための様々な 50 クスの複数の行及び列に印刷される、ことを特徴するも

(5)

7

のである。

とするものである。

【0008】請求項2の発明は、請求項1の発明のデータ記録装置において、該フォーマット手段が該データソースを一連のバイナリ値にフォーマットすることを特徴

【0009】請求項3の発明は、請求項1の発明のデータ記録装置において、データを持つ複数のボックスが普

通紙に印刷されることを特徴とするものである。

【0010】請求項1の発明は、請求項1の発明のデータ記録装置において、普通紙上のドットの存在または不 10存在によってビットが第1の論理状態であるかまたは第2の論理状態であるかを示すように、データのビットが普通紙に印刷されることを特徴とするものである。

【0011】請求項5の発明は、請求項1の発明のデータ記録装置において、普通紙上のドットの存在と不存在との間の遷移によってビットが第1の論理状態であるかまたは第2の論理状態であるかを示すように、データのビットが普通紙に印刷されることを特徴とするものである。

【0012】請求項6の発明は、請求項1の発明のデー 20 夕記録装置において、該少なくとも1個のボックスは、内部のデータ行間の垂直方向のセパレーションを識別するためのマーカーを持つ少なくとも二つの対向エッジを有することを特徴とするものである。

【0013】請求項7の発明は、請求項1の発明のデータ記録装置において、該フォーマット手段が該データソースをフォーマットする前に、データソースを圧縮するための圧縮手段をさらに具備することを特徴とするものである。

【0014】請求項8の発明によれば、データソースを *30* 普通紙にデジタルデータとして記録するためのデータ記 録装置が提供されるが、このデータ記録装置は、該デー タソースを一連のバイナリ値にフォーマットするための フォーマット手段を具備し、ここにおいて、該一連のバ イナリ値は複数のデータボックスの複数の行及び列にフ ォーマットされ、また該複数のデータボックスのそれぞ れは該一連のバイナリ値を画する一つの枠を有し、か つ、該一連のバイナリ値を少なくとも1枚の普通紙に印 刷するための、該フォーマット手段に結合された印刷手 段を具備し、ここにおいて、普通紙上のドットの存在は 40 ビットが第1の論理状態であることを示し、普通紙上の ドットの不存在はビットが第2の論理状態であることを 示し、該バイナリ値が該少なくとも1個のデータボック スの複数の行及び列に印刷される、ことを特徴とするも のである。

【0015】請求項9の発明は、請求項8の発明のデータ記録装置に、フォーマット手段がデータソースをフォーマットする前に、データソースを圧縮するための圧縮手段を追加することを特徴とするものである。

【0016】請求項10の発明は、請求項8の発明のデ

8

特開平7-57027

ータ記録装置に、エラー訂正のための手段を追加することを特徴とするものである。

【0017】請求項11の発明は、請求項8の発明のデータ記録装置において、複数のデータボックスのそれぞれが、内部のデータ行間の垂直方向のセパレーションを識別するためのマーカーを持つ少なくとも二つの対向エッジを有することを特徴とするものである。

【0018】請求項12の発明によれば、バイナリデータ値を記憶するための少なくとも一つのデータボックスを持つ普通紙をデコードするためのデータデコード装置が提供されるが、このデータデコード装置は、普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスの位置を確認するための第1位置確認手段と、普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスのそれぞれの中のバイナリデータの複数の行の位置を確認するための第2位置確認手段と、該行内のバイナリデータ値のそれぞれをデコードするためのデコード手段とを具備し、ここにおいて、普通紙上のドットの存在でビットが第1の論理状態であることを示し、かつ普通紙上のドットの不存在でビットが第2の論理状態であることを示す、ことを特徴とするものである。

【0019】請求項13の発明は、請求項12の発明のデータデコード装置において、該少なくとも一つのデータボックスは、その内部のデータ行間の垂直方向のセパレーションを識別するためのマーカーを持つ少なくとも二つの対向エッジを有し、該第2位置確認手段は該少なくとも二つの対向エッジを利用して該複数のバイナリデータ行のそれぞれの位置を確認することを特徴とするものである。

【0020】請求項14の発明によれば、デジタルデー 夕を普通紙に記録するためのデータ記録方法が提供され るが、このデータ記録方法は、データソースを一連のバ イナリ値にフォーマットするステップを有し、ここにお いて、該一連のバイナリ値は複数のデータボックスの複 数の行及び列にフォーマットされ、また該複数のデータ ボックスのそれぞれは該一連のバイナリ値を画する一つ の枠を有し、かつ、該一連のバイナリ値を少なくとも1 枚の普通紙に複数のデータボックスとして印刷するステ ップを有し、ここにおいて、該複数のバイナリ値のそれ ぞれはその論理状態に応じて印刷されるかまたは印刷さ れず、普通紙上のドットの存在はビットが第1の論理状 態であることを示し、普通紙上のドットの不存在はビッ トが第2の論理状態であることを示し、また、該バイナ リ値は該複数のデータボックス内の複数の行及び列に印 刷される、ことを特徴とするものである。

【0021】請求項15の発明によれば、バイナリデータ値を記憶するための少なくとも一つのデータボックスを持つ普通紙をデコードするためのデータデコード方法が提供されるが、このデータデコード方法は、普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスの位置を確認する

ステップと、普通紙上の該少なくとも一つのデータボックスのそれぞれの中のバイナリデータの複数の行の位置を確認するステップと、該行内のバイナリデータ値のそれぞれをデコードするステップとを有し、ここにおいて、普通紙上のドットの存在でビットが第1の論理状態であることを示し、かつ普通紙上のドットの不存在でビットが第2の論理状態であることを示す、ことを特徴とするものである。

【0022】請求項16の発明によれば、デジタルのデータソースを暗号化したデジタル形式で普通紙上に記録 10 するためのデータ記録装置が提供されるが、このデータ記録装置は、該データソースに対し暗号化を行なって該データソースを表わすデジタルの暗号化データを生成するための暗号化手段と、該暗号化手段に結合された、該暗号化データを一連の画素値にエンコードするためのエンコード手段と、該エンコード手段に結合された、該一連の画素値を少なくとも1枚の普通紙に印刷するための印刷手段とを具備し、ここにおいて、画素値は複数の行及び列を持つ少なくとも一つのボックス内に印刷され、かつ、該少なくとも一つのボックスは一つの境界を有す 20 る、ことを特徴とするものである。

【0023】請求項17の発明は、請求項16の発明の データ記録装置に、データソースをスキャンしてデジタ ル化信号にするためのスキャン手段を追加することを特 徴とするものである。

【0024】請求項18の発明は、請求項16の発明の データ記録装置に、暗号化データに対しエラー訂正エン コードを行なうための手段を追加することを特徴とする ものである。

【0025】請求項19の発明は、請求項16の発明の 30 データ記録装置において、該暗号化手段がデジタルキー を用いることを特徴とするものである。

【0026】請求項20の発明は、請求項19の発明の データ記録装置において、該キーが擬似乱数列の種とな るものであることを特徴とする。

【0027】請求項21の発明は、請求項19の発明の データ記録装置において、該キーがワンタイムパッドか らなることを特徴とするものである。

【0029】請求項23の発明は、請求項16の発明の データ記録装置において、該暗号化手段がRSAアルゴ リズムに従ってデータを暗号化するものであることを特 徴とするものである。

10

記録するための記録装置を具備し、該記録装置は、デジ タルのデータソースに対し暗号化を施して該データソー スを表わすデジタルの暗号化データを生成する暗号化手 段と、該暗号化データを一連の画素値にエンコードする ための該暗号化手段と結合されたエンコード手段と、該 一連の画素値を少なくとも1枚の普通紙へ出力するため の該エンコード手段と結合された第1出力手段とからな り、該一連の画素値が複数の行及び列を持つ少なくとも 一つのボックス内に印刷され、かつ、該少なくとも一つ のボックスが一つの境界を持ち、かつ普通紙上の該複数 のボックス内のデータを再生するための再生装置を具備 し、該再生装置は、普通紙上の該少なくとも一つのボッ クスをスキャンして画素を文字を表わす電気信号へ変換 するためのスキャン手段と、該電気信号をデータを表わ す出力信号へデコードするための該スキャン手段と結合 されたデコード手段と、該電気信号の暗号解読をするた めの該デコード手段と結合された暗号解読手段と、該出 力信号を1枚の普通紙へ転写するための該暗号解読手段 と結合された第2出力手段とからなる、ことを特徴とす るものである。

【0031】請求項25の発明は、請求項24の発明の データ記録再生装置において、該暗号化手段がデジタル キーを用いることを特徴とするものである。

【0032】請求項26の発明は、請求項25の発明の データ記録再生装置において、該キーが擬似乱数列の種 になるものであることを特徴とする。

【0033】請求項27の発明は、請求項25の発明の データ記録再生装置において、該キーがワンタイムパッ ドからなることを特徴とするものである。

【0034】請求項28の発明によれば、デジタルのデータソースを暗号化・デジタル化して普通紙に記録するための方法が提供されるが、このデータ記録方法は、デジタルのデータソースを暗号化して該データソースを表わすデジタルの暗号化データを生成するステップと、該暗号化データを一連の画素値へエンコードするステップと、該一連の画素値を少なくとも1枚の普通紙に出力するステップとを有し、ここにおいて、該画素値が複数の行及び列を持つ少なくとも一つのボックス内に印刷され、かつ、該少なくとも一つのボックスが一つの境界を持つ、ことを特徴とするものである。

【0035】請求項29の発明によれば、普通紙上の少なくとも一つのボックスにデジタル記録されたデータを再生する方法が提供されるが、このデータ再生方法は、普通紙上の少なくとも一つのボックスをスキャンして画素を文字を表わす電気信号に変換するステップと、該電気信号を該データを表わす出力信号にデコードするステップとを有し、ここにおいて、該デコードのステップは、該少なくとも一つのボックスのコーナーの位置を確認するステップと、該少なくとも一つのボックスの該コーナーの位置に従って画素のスペーシングを判定するス

(7)

11

テップと、該スペーシングに従って画素をサンプリング することによりデコードされたデータを生成するステッ プとからなり、かつ、該デコードされたデータの暗号解 読をするステップと、該出力信号を1枚の普通紙に転写 するステップとを有する、ことを特徴とするものであ る。

【0036】請求項30の発明は、請求項29の発明の データ再生方法において、デコードされたデータの暗号 解読のステップが、キーに従って該デコードされたデー タを暗号解読することを特徴とするものである。

【0037】請求項31の発明は、請求項29の発明の データ再生方法において、該デコードされたデータの暗 号解読のステップが、擬似乱数列の種となるキーに従っ て該デコードされたデータを暗号解読することを特徴と するものである。

【0038】請求項32の発明は、請求項29の発明の データ再生方法において、該デコードされたデータの暗 号解読のステップが、ワンタイムパッドからなるキーに 従い該デコードされたデータの暗号解読をすることを特 徴とするものである。

#### [0039]

【作用】本発明によれば、普通紙上の1個以上のボック ス内の複数の行及び列に、データが二次元的に記録する ことによって、バーコードのような一次元的記録に比べ 大量のデータを普通紙にデジタル記録することができ る。特に、データを記録前に圧縮することにより(請求 項7又は8)、一層大量のデータの記録が可能である。 また、普通紙上の各ボックスに、内部のデータ行間の垂 直方向のセパレーションを識別するためのマーカーを持 つ少なくとも二つの対向エッジを持たせることによって 30 (請求項6,11又は13)、普通紙を読み取って記録 データを再生する際に、画素間の垂直方向のスペーシン グのばらつきを容易に補償することができる。また、デ ータ記録時にデータのエラー訂正エンコードを行なうこ とによって(請求項10又は18)、記録データの再生 時にデータのエラーを訂正し、より確実な記録データの 再生が可能となる。特に、普通紙上の分散した複数のボ ックスにデータを記録する場合には、普通紙のかなり広 い部分がダメージをうけても記録データの再生が可能に なる。また、データを記録する前に暗号化することによ 40 り(請求項16乃至32)、記録データの機密保持が可 能である。

#### [0040]

【実施例】デジタルデータを普通紙上に記録するための方法及び装置について述べる。以下の記述において、本発明の十分な理解のために処理ステップ、ボックス数、圧縮及び暗号化の手法等々、様々な詳細内容を示す。しかし、そのような詳細内容によらずに本発明を実施し得ることは、当業者にとって明白であろう。一方、本発明を必要以上に分かりにくくしないため、周知のオペレー 50

ションの詳細説明は省略する。

【0041】本発明のエンコードプロセスの概要

図1は本発明のエンコードプロセスを説明するものである。このエンコードプロセスは、デジタル情報を記憶する1枚のペーパを生成する。よって、エンコードプロセスの結果として得られるものは"デジタル"ペーパ("digital"paper)である。

12

特開平7-57027

【0042】図1を参照する。本発明においては、デー タソース101はデジタルデータからなる。ある実施例 10 にあっては、データソース101はスキャン装置によっ てスキャンされるデータ源から得られる。ある実施例で は、このスキャン装置はフォトコピアのスキャナ部であ る。つまり、この実施例ではデータソース101はフォ トコピアのガラス上の紙のスキャンデータである。な お、本好適実施例では、紙のスキャンデータはデジタル データからなる。また、データに施される圧縮が図1に 圧縮処理102により示されていることに注意された い。他の実施例では、データソース101はASCII データファイル、JPEG圧縮カラー画像、あるいはバ 20 イナリ実行可能ファイルから入力することもある。言い 換えると、本発明のデータソース101は、テキストフ ァイル、ファクシミリデータファイル、グレースケール あるいはカラーのイメージデータファイル等、任意のフ ァイルから入力できる。

【0043】なお、本発明において圧縮は行なわれも行なわれなくてもよいことに注意されたい。圧縮を行なうときには、様々な方式を利用してよく、圧縮したデータをオリジナルとして正確に再現しなければならないか否かによって、損失性(lossy)圧縮方式と非損失性(lossless)圧縮方式のどちらでも利用できる。

【0044】データソース101がデジタル形式で、必 要な圧縮が行なわれると(処理ブロック102)、エラ 一訂正エンコードを実行できる(処理ブロック10 3)。普通紙がデジタルチャネルとして用いられるの で、本発明のエラー訂正はデジタル入出力を持つもう一 つのボックスと見ることができる。エラー訂正エンコー ド(処理ブロック103)は、訂正ビットまたは"パリ ティ"ビットを暗号化されたデータソース101のデジ タル情報に加えることからなる。ある実施例では、この エラー訂正はソフトウエアを利用して実行され、このソ フトウエアは、フォワードエラー訂正を提供するGF (256)以上の短縮-インターリーブ・リード-ソロ モンコード (shortened-interleaved Reed-Solomon c ode) である。このGF(256)以上のリードーソロ モンコードでは、1バイトのデータが各ボックスから取 り出され、ある限定されたフィールド内で加算及び乗算 を用いて結合されることによって、2バイトのチェック サムバイトを生成する。ある実施例では、これらチェッ クサムバイトは、ページ上の最終の2つのボックスにエ - ンコードされる。リード-ソロモンコーディングと"短

縮"及び"インターリーブ"なる用語に関するこれ以上の情報については、Richard E. Blahut, "Theory and Practice of Error Control Code", Addison -Wesley, 1983を参照されたい。

【0045】以下に述べるように、ある実施例では、データは普通紙のページ上に分散したいくつかのボックス内に記憶される。エラー訂正コードは、ページ上の1つのボックスに記憶されるバイト数に等しい量ずつインターリーブされる。一つのボックス全体が失われても訂正不可能なエラーを生じない。この実施例の場合、最初の10個のボックスそれぞれの1バイトを用いてパリティビットが計算され、これが最終の2個のボックスに記憶される。なお、パリティビットを記憶するボックスは、普通紙上の他のデジタルデータのボックスと全く異なるところがない。データボックスの場合と全く同様に、一つのパリティボックスが失われてもメッセージ全体を組み立て可能である。ある実施例では、20個のデータボックスがデータを紙上に記憶するために用いられる。

【0046】エラー訂正のパラメータを選択するためフ ォーマッタ (formatter) に関する情報を利用するのに 比べ、有利な点があることに注目されたい。すなわち、 エラー訂正は任意のバイトセットをひとまとめにするこ とができるので、そのバイトのページ上の位置が分かっ ていれば、エラー訂正で用いられるバイトはページ上の 分離したバイトでもよい。このようにして、普通紙の大 きな部分がダメージを受けた場合(例えばコーヒーをこ ぼして汚したような場合) にも十分対応可能なエラー訂 正ができる。さらに、パラメータをデコーダに基づき選 ぶことができる。ゆえに、非常に高解像度のスキャナが デコードに使用されたときには、コーダはより多くのデ 30 ータの転送を試みることも不可能でない。スキャナが大 きなプラテンを持っている場合には、より多くの情報を デコードできる(他の事柄は全て同じである)。レシー バ(receiver)が非常にノイズの多いものであるときに は、さらに強力なエラー訂正方法を用いることもでき る。

【0047】データソース101がデジタル形式で、所望の圧縮が行なわれており(処理ブロック103)、かつ所望のエラー訂正エンコードが行なわれたならば、デジタルデータは印刷可能な個々のカラー画素にフォーマ 40ットされる(処理ブロック104)。ある実施例では、デジタルデータは白黒画素にフォーマットされる。ある実施例では、画素はフォトコピアのプリンタ部で印刷される。

【0048】本発明のフォーマッティングステップ(処理ブロック104)は、デジタルビット列を、正確にスキャンできる形式へ、及びプリンタが読み込み可能な形式へ変換する役割がある。ある実施例では、フォーマッタはレーザプリンタで印刷可能なポストスクリプト(登録商標)ファイルを生成する。

【0049】フォーマッティング(処理ブロック104)の後、データは印刷される(処理ブロック105)。ある実施例では、フォーマッティングプロセスでフォーマット後のデータのページを記述したポストスクリプトファイルを生成するが、このポストスクリプトフ

14

ァイルは、Apple Corporation (Cupertino, California) のLaserWriter II NTのような高品質ポストスクリプトプリンタによって印刷される。

【0050】ビット群を紙上に書くため、まず、紙上に記憶されるべきデータストリームは1ブロックの白黒ドットすなわちデータ画素として紙上に記憶される。ある実施例では、"1"のビットは白ドットとして、"0"のビットは黒ドットとして記憶される。スキャンサンプルが印刷された画素内に納さまるように、使用されるデータ画素はスキャン解像度より大きくなければならない。さらに、各画素の読取位置を正確に決定できるようにするために、枠(境界)がデータブロックの周りに配置される。かかるデジタルデータボックスの一例が図2に示されている。データブロックが大き過ぎる場合、紙の伸び及びスキャナのミスアライミメントによって、オリジナルデータの再生が困難になることがある。

【0051】図2を参照する。本好適実施例においては、データのスペーシング及び整列を確実に確認できるようにするため、白黒ビットがページ上のいくつかのボックスに入れられる。ある実施例では、8 1/2 × 11 インチの紙片に対して20個のデータボックスが用いられる。

【0052】ある実施例では、各ボックスは、データ画素3個分の太さで大部分が黒の境界を持っている。各ボックスの周りに境界を持たせることによって、ボックスのエッジの位置確認が容易になる(デコード時)。また、各ボックスの各コーナーに大きな白画素が存在することにも注目されたい。ボックスを調べると、左右のエッジに沿った画素が交互に白黒反転することが分かる。これらの画素は、データ読み込み時に水平方向の画素ラインの現在位置を正確に判定するために用いられる。白黒画素の交番パターンは、画素の垂直方向のスペーシングのばらつきを補償するために、各ボックスの左右エッジに付加されている。これらの交番画素は、画素行間の垂直方向スペーシングの変動程度が、データ読み込み(デコード時)のエラーを引き起こすほどでない場合には、不要である。

【0053】ある実施例では、数バイトのデータを記憶する小さなボックスが20個用いられるが、1個以上の任意個数のボックスを用いることができる。これは設計上の選択の問題である。ボックスが小さいと、枠のためのオーバヘッドが増加し、また、ボックス間スペースはデータに利用されないが、エンコード後のデータに付加しなければならない訂正データの量が少なくて済む(す なわち、エラーレートが低いから)。

【0054】また、本発明はグレースケールを用いるこ とも、かつ、グレーレベルの付加情報を記憶することも できることに注目されたい。このようにして、例えば、 8つのグレー濃度を用い、グレースケールプリンタ及び スキャナより3ビットデータを取得することもできる。

【0055】本発明のデコードプロセスの概要

図4は本発明のデコードプロセスを説明するものであ る。本発明のデコードプロセスは、1度に1ステップず つエンコードプロセスの逆動作を行なう。最初に、デジ タルペーパのシートがスキャンされる(処理ステップ4 10 01)。このスキャンデータが次にサンプリングされる ことにより、エンコードプロセスによって受領されたバ イナリシーケンスを表わすバイナリシーケンスを生成す る(処理ステップ402)。スキャンの結果は、エンコ ーダに与えられたバイナリシーケンスと殆ど同じバイナ リシーケンスであることに注目されたい。スキャンの結 果が、エンコーダに送られたデータの正確な複製を生成 しないことがあるが、これはデータスキャンでのエラー が原因である。例えば、スキャン中のレジストレーショ ン、平面度、スキューのエラーや、スキャナの故障によ 20 り、正確な複製がデコーダに送られないことがある。

【0056】"デジタル"ペーパがデコードされた後 (処理ブロック402)、エラー検出・訂正が実行され る(処理ブロック403)。このエラー訂正は、ペーパ が損傷したことによる、あるいは画素位置の正確な予測 を失敗したことによる、データ落ちを補正する。エラー 検出・訂正プロセス(処理ステップ403)は、エンコ ードプロセス (図1) 中に行なわれるエラー訂正エンコ ードの逆処理である。エラー検出・訂正は、図1のエン 行なわれ、発生している可能性のあるエラーを訂正する (処理ブロック403)。このエラーの原因としては、 ホッチキス針、パンチ穴、紙の退色、技術的問題、その 他の紙の欠陥や損傷が考えられよう。

【0057】何等かの所望のエラー訂正が終わったなら ば、データを伸長してもよい(処理ブロック404)。 この伸長を行なうか否かはエンコードプロセス中に圧縮 が行なわれたか否かによって決まるもので、伸長はデー 夕をできる限りオリジナルに近い形に復元するために行 なわれる。

【0058】デコード(処理ブロック402)、エラー 検出・訂正(処理ブロック403)並びに所望の伸長 (処理ブロック404)の後に再構成されたデータが得 られ、これを印刷し、表示し、またはディスクに格納す ることができる。ある実施例ではデータは印刷される (処理ブロック405)。ある実施例では、オリジナル データが単純なスキャンデータであったときは、オリジ ナルのコピーを印刷することができる。別の実施例で は、オリジナルデータが数ページのASCIIまたはポ ストスクリプトデータであった場合、データを印刷しま 50 0である。他の実施例では、スキャナ506は、各ハー

16

たはファイルに格納することができる。他の実施例で は、オリジナルデータがJPEG圧縮カラー画像であっ た場合、その画像を表示できる。

【0059】本発明のエンコード/デコードシステムの 一例

図5は、本発明のエンコード及びデコードシステムの一 例の概略をブロック図として示す。この本発明システム は、デジタル処理システムである。本好適実施例では、 デジタル処理システムはデジタルフォトコピアからな る。ある実施例では、デジタルフォトコピアの動作はス キャナ、プリンタ及びコンピュータを用いてシミュレー トされる。図5は本発明の処理システムの全体的説明に 便利であるが、システムの細部の多くは図示されていな いことを理解できるであろう。これ以上の詳細について は、本発明の開示に必要な時に他の添付図面を用いて明 かにする。さらに、本発明を好適実施例に関して説明す るが、当業者が思いつくような他の様々な実施例が本発 明の範囲に含まれるものである。

【0060】図5を参照する。この本発明システムは、 情報通信のためのバスもしくは他の通信手段501を有 する。プロセッサ502が情報処理のためにバス501 に結合されている。情報及びプロセッサ502の命令を 格納するためのランダムアクセスメモリ(RAM)また は他のダイナミックメモリ装置(普通メインメモリと呼 ばれる)503もバス501に結合されている。また、 バス501に、静的情報及びプロセッサ502の命令を 格納するためのリードオンリーメモリ(ROM)または 他のスタティックメモリ装置504と、情報及び命令を 格納するための磁気ディスクとディスクドライブ等のデ コードプロセス中に付加されたパリティビットを用いて 30 ータ記憶装置 5 0 5 が結合されている。この処理システ ムはまた、選択されたハードコピー文書をスキャンして プロセッサ502に入力するためのスキャナ506がバ ス501に結合されている。スキャナ506は、画像の デジタル表現(すなわち、デジタルペーパ)を普通の画 像と同じように読み取ることができる。スキャナ506 が普通の画像の読取中であるのかデジタルペーパの読取 中であるのかを識別するために、何等かのオートメーシ ョンを採用して文書の一部をサーチし、スキャン中のハ ードコピー文書がデジタルペーパであるか判定すること 40 もできる。他の実施例として、スキャン中のハードコピ ーがデジタルペーパであることをスキャナ506に指示 するキーを入力することもできる。

> 【0061】ある実施例では、スキャナ506はグレー スケールスキャナである。本好適実施例では、スキャナ 506の解像度は200DPIである。スキャナ506 はスキャンした画像の個々のピクチャーエレメント(画 素と呼ぶ)をデジタル値に変換する。ある実施例では、 スキャナ506は Ricoh Corporation (West Cald well, New Jersey) のイメージスキャナ ISC-40

特開平7-57027

18

*17* 

ドコピー入力文書を所定の空間分解能でスキャンしてデジタル値を出力するビットマップスキャナである。これらのデジタル値が集まって、当該分野でビットマップとして周知のデータ構造を生成する。

【0062】プロセッサ502は、図1及び図4のエラー訂正エンコード処理、エンコード処理、デコード処理並びにエラー検出・訂正処理をスキャナ506からの入力に対して実行することに注目されたい。また、プロセッサ502は、暗号化及び暗号解読も、それがデジタルペーパプロセスに採用された場合には実行することに注 10目されたい。このように、ある実施例の場合、プロセッサ502は本発明のエンコーダ及びデコーダとして動作する。ある実施例では、プロセッサ502は、Sun Microsystems, Inc. (Mountain View, California)のSPARCstation2プロセッサからなる。

【0063】スキャンされたオリジナル画像の可視表現のためのハードコピーを印刷するためのハードコピー装置507もバス501に結合されている。ある実施例では、ハードコピー装置507はフォトコピアのプリンタ部からなる。他の実施例においては、ハードコピー装置20507はプロッタまたはプリンタ、例えばビットマップイメージを普通紙に印刷される画素にマッピングするビットマッププリンタである。

【0064】また、ユーザがプロセッサ502、スキャナ506及びハードコピー装置507と対話できるようにするため、ヒューマンまたはユーザインターフェイス508は、ユーザがフォトコピア(すなわち、プロセッサ502、スキャナ506及びハードコピー装置507)に制御指令を入力し、かつフォトコピアからの応答を受け取る入30出力装置を意味する。この応答は、ユーザから入力された命令に応じてフォトコピアが実行した動作を示す。ユーザインターフェイス508は、図8及び図9に関連して後述するように、暗号化及び暗号解読のためのキーの入力のために使用できる。

【0065】ユーザインターフェイス502は、情報通信及びコマンド選択のための英数字キー、その他キーを有する英数字入力装置、カーソル移動を制御するためのカーソル制御装置、及び/または、情報をユーザに表示するためのCRTディスプレイ、液晶ディスプレイ等の表示装置から構成することができる。なお、これらのコンポーネントは当該技術分野で周知であるので、本発明を無用に難解にしないため省略されている。ある実施例においては、ユーザインターフェイス508は、プロセッサ502に対する入力から区別可能な、プロセッサスキャナ506及びハードコピー装置507に対する直接入力を持ってもよい。

【0066】本好適実施例では、これらのコンポーネン ス内の情報画素間の水平方向スペーシングを判定するた トの全てが単一のフォトコピアシステムに統合される めに利用される。ボックスの幅及び高さ(データ画素数 が、これらコンポーネントのそれぞれ、例えばスキャナ 50 として)が分かり、かつコーナの位置が分かると、水平

506及びハードコピー装置507を、独立したコンポーネントにすることもできる。ある実施例では、スキャナ506及びノまなけハードコピー装置507は、別々

ナ506及び/またはハードコピー装置507は、別々の通信リンクまたは切り替え可能な通信ネットワークを使用してバス502に結合される。

【0067】デジタルペーパのスキャン

(10)

デジタルペーパをデコードするため、そのシート全体がスキャナによって高解像度でスキャンされる。ある実施例では、1枚全体がグレースケールスキャナによってスキャンされる。あるソフトウエアルーチンを利用して、スキャンされたデータからバイナリシーケンスが生成される。このソフトウエアルーチンによる生成結果は、バイナリシーケンスである。このデコードルーチンのフローチャートが図6に示されている。なお、図7は、このデコードプロセスの一部を説明するものである。

【0068】図6を参照する。デジタルデータがオーバ ーサンプル法 (over sampledmanner) でスキャンされる と、デコードルーチンはまず、黒境界をサーチすること によってページ上のボックスの位置を確認する(処理ブ ロック601)。ある実施例では、黒境界のサーチは、 行をその行中に所定数の黒画素が見つかるまでスキャン することによって行なわれる。本好適実施例において は、境界は3画素の太さである。ページ上のボックスの 個数及びおおよその位置は、デコードプロセスによって 分かっているものとする(デジタルペーパがどのように 生成されるかをデコードプロセスは分かっているか ら)。しかし、フルページテキスト上でもフレームを容 易に識別できるから、そのように仮定しなくともよい。 また、ある実施例の場合、ボックスのサイズをデコード プロセスが知っている。したがって、ある境界の位置が 確認されたならば、当該ボックスの他の境界が見つかる まで垂直方向及び水平方向にサーチすることによって、 他の境界の位置が確認される(処理ブロック602)。

【0069】データボックスの境界の位置が確認された後、各ボックスの各コーナにある4個の白ドットの位置が確認される(処理プロック603)。ある実施例では、これらの白ドットの位置確認は、コーナについて最高輝度の画素をサーチすることによりなされる。ある実施例で用いられるスキャン分解能は印刷分解能の2倍以上であるので、各コーナは数個の白画素がスキャンされているはずである。

【0070】暗号化されたページが数回コピーされることにより、情報画素間のスペーシングが変化する可能性があり、そうすると、画素行が完全にはスキャン行に対して整列しない。最高輝度の画素は、データの他の部分を見つけるための正確な位置として利用される。換言すると、本発明によれば4個の白コーナードットはボックス内の情報画素間の水平方向スペーシングを判定するために利用される。ボックスの幅及び高さ(データ画素数として)が分かり、かつコーナの位置が分かると、水平

(11)

19

及び垂直方向のスペーシングが判定される(処理ブロッ ク604)。

【0071】コーナが見つかった時に水平及び垂直方向 のスペーシングを知るため、エンコードプロセス中に垂 直方向スペーシングのばらつき補正用にボックスの左右 エッジに付加された白黒画素の交番パターンを調べて、 情報画素間の垂直方向スペーシングを判定する。まず、 2個の上側コーナが仮想直線で結ばれる(処理ブロック 604A)。この様子は図7に明示されている。次に、 一つの基準カラムが、コーナの間隔の途中に想定される (処理ブロック60B)。この基準カラムは図7に仮想 直線として示されている。次に、デコーダは基準カラム 上の全ての遷移を検出する(処理ブロック604C)。 ある実施例においては、デコーダは黒から白、及び白か ら黒への全ての遷移の位置を記録する。次に、左側の二 つの遷移点の間の点から、右側の二つの遷移点の間の点 まで、1本の仮想直線が引かれる(処理ブロック604 D)。このような仮想直線は図7に示されている。デー 夕行中のある行が他の行に比べ極端に短く、かつ極端に 高い場合でも、行を読むための正確な位置を決定可能で 20 ある。最後に、データ画素数は分かっているので、この 水平方向の直線を正しい個数の部分に分割し、正しい位 置でサンプリングすることができる(処理ブロック60 4E).

【0072】垂直及び水平方向のスペーシングが決定さ れることにより、データ画素をサンプリングできる2次 元格子を計算可能である。最後に、データボックスが水 平方向に調べられ、予測された位置のサンプルが白より 黒に近いときには"0"ビットが出力され、そうでない ときに"1"ビットが出力される(処理ブロック60 5)。ある実施例では、所望位置に近接した4画素の二 重線形補間がデータ値決定に用いられる。実位置の画素 値が補間されたならば、平均値が白画素または黒画素の 期待値と比較される。そして、サンプル画素が白に近い ときは、当該画素は"1"データビットとされ、そうで ないときは"0"データビットとされる。なお、当業者 に周知の他の補間方法及びサンプリング方法を用いても よい。例えば、より高速な方法なら、所望サンプル点に 最も近い画素を利用し、補間を行なわないことになろ う。

【0073】バイナリデータは空間にマッピングされる ので、デジタルペーパのエンコードはディスク記憶に類 似している。したがって、RLL, MFM, M<sup>2</sup>FM等 の周知のディスク記憶方式を、エンコードを改善するた めに利用できる。これら方式の殆どは、データ状態では なくデータ遷移を利用する。この場合、データのエンコ ードは、色それ自体ではなく、ある色から他の色への変 化位置によって行なわれる。もう一つの改良方法は、画 素スペーシング及びデータ位置を正確に判定するために インクの遷移を利用する方法である。だから、インクの 50 はまた、テキストに一般に記憶可能なデータ量より多い

20

遷移はデータだけでなく画素スペーシングも提供する。 デコードはフェーズロックループ法によって行なわれ る。

【0074】画素のサイズ及び紙のカール

本発明において、画素のサイズを左右するものとして考 慮する点が二つある。第一に、画素のサイズは、紙に記 録しようとする情報の量によって左右される。画素サイ ズが小さいほど、紙に記録できる情報量が増加する。第 2に、デコード時に紙からデータをスキャンするために 用いられるスキャナの能力により、画素のサイズが左右 される。画素が小さいほど高いスキャンレートが要求さ れる。

【0075】ある実施例では、データ画素は50DPI で印刷されるが、スキャンは200DPIで行なわれ る。このようにすると、高速のデコードが可能になり、 かつデジタルデータ中のエラーを皆無にするエラー訂正 が可能になる。1枚の紙上の記憶量を15kバイトから 60 kバイトに増加させるために、データ画素の印刷を 100DPIで、スキャンを400DPIで、行なうこ とができる。

【0076】本実施例のソフトウエアは、印刷及びスキ ャンの解像度及びボックスサイズを設定するためにパラ メータファイルを用いる。そうすることによって、これ らパラメータそれぞれの変更を容易に行なうことができ る。エラーを生じさせないで、50DPIの印刷と20 0DPIのスキャンが可能である。また、エラーを生じ させないで、100DPIで印刷し400DPIでスキ ャンすることも可能であり、この場合は1ページあたり 60 kバイトを越えるデータを記憶できる。完全なエラ 30 ーフリー動作を要求しない場合には、印刷サイズ、スキ ャンサイズ、エラー訂正量及びエラー率の兼ね合いを広 範に選ぶことができる。一般的にいうと、エラーが許容 されるならば、スキャン解像度を印刷解像度に十分近づ けることができるので、1ページあたりの記憶データ量 を増加できる。

【0077】一般的なスキャナ/フォトコピアは、カバ ーによって、スキャンプロセス中に紙がスキャナレンズ からずれないようにし、また有害な光が入らないように する。スキャンプロセス中に、画素スペーシングがくる 40 わないように普通紙を十分にフラットに保つことによっ て、スキャンエラーを減らすことができることに注目さ れたい。スキャン中に紙をフラットにかつ所定位置に保 持するための様々な方法及び装置が存在する。

【0078】よって本発明は、普通紙にデータを記憶及 び転写し、並びにデジタルスキャナを使用して、そのデ ータを取り出すための方法及び装置を提供する。データ のエンコードもデコードも、それほど大きな処理能力を 必要としない。本発明によれば、15Kバイトを越える 情報の実質上エラーフリーの記憶が可能になる。本発明

データを1ページに記憶できるデジタル転写方法も提供 する。一般的なページまたはテキストは40行×80字 で総文字数は3,200字である。各文字が8ビットの 情報を表わすならば、1ページに3Kバイトを記憶でき ることになろう。本発明を利用すれば、1ページに15 Kバイトを越えるデータを記憶できる。オリジナルテキ ストが英語で書かれている場合、このテキストは3分の 1に圧縮されるので、デジタルペーパ1枚を用いてテキ スト15ページ相当分を記憶できることになる。また、 普通のカラー画像を、デジタル記憶によって白黒コピー 10 エラーが発生すると、エラーから先のすべての情報が失 に記憶することができる。前述のディスク記憶コードを 用いれば、さらに大量のデータを記憶できる。

【0079】さらに、本発明によれば、在来のフォトコ ピアによってデジタルデータの印刷または読取りを行な うことができる。つまり、普通紙に対するデジタルデー タの転写及び読取りのために、特別のレーザスキャナや ハンドスキャナを必要としない、ということである。

### 【0080】暗号化

ある実施例において、暗号化及び暗号解読は本発明のエ ンコードプロセス及びデコードプロセスに統合できるこ 20 とに着目されたい。これが行なわれるのは、本発明のあ る実施例ではデジタルデータ圧縮 (図1の処理ブロック 102)の後であろう。暗号化を含むエンコードプロセ スの一例が図8に示されている。なお、図8の各処理ブ ロックは、暗号化処理ブロック803を除き、図1中の 同様の名前がつけられた対応ブロックと同様に実行され る。

【0081】ある実施例において、暗号化はソフトウエ アによって実施される。ある実施例において、ソフトウ エア暗号化は、種として秘密キーを用いて生成される擬 30 似乱数列とイニシャルデータとの排他的論理和をとるこ とよる。なお、この場合、暗号化プロセスは(後述のよ うに)データと、同じ擬似乱数列との排他的論理和処理 にすぎない。この種の暗号化法は、擬似乱数列の種とし てのキーが短いので、あまり確実なデータ暗号化方法で はないことと、一つ以上のメッセージに対して同一のキ ーが用いられることがあることに注目されたい。この種 の暗号化を攻撃する周知の方法が存在する。

【0082】暗号化によって安全なデータを得るため に、ワンタイムパッド (one time pad) を擬似乱数列の 代わりに用いることができる。ワンタイムパッドは、パ リティ(すなわち"暗号化"パリティ及び"暗号解読" パリティ)として知られているランダムに生成されたビ ット列からなるもので、暗号化プロセス中に1度しか用 いられない。1個のワンタイムパッドで、キー長はメッ セージ長に等しく、これを100、000ビット以上に してもよい。ワンタイムパッドは1度だけ用いられるの で、擬似乱数列に対して用いられる攻撃方法に負けにく **₹**7°

【0083】他の実施例においては、デジタル暗号化規 50 を与えない。また本発明によれば、秘密キーを知らない

格(DES) またはRSAアルゴリズムを利用して暗号 化処理が行なわれる。RSAアルゴリズムでは、掛け合 わされた二つの素数を用いてデータが暗号化されること は周知のとおりである。二つの素数それぞれが約200 桁の場合、RSAアルゴリズムは非常に強固な暗号化法 を提供する。DESを二つのフィードバックモードの一 つで使用するかあるいはRSAアルゴリズムを使用する には、デジタルデータストリームのエンコード中及びデ コード中にエラーが発生しないことが必要である。もし われてしまう。また、暗号化プロセスを周期的に再スタ ートすることも可能であり、このようにすれば、非常に

22

【0084】同様に、暗号化をエンコードプロセスに統 合した場合、暗号解読をデコードプロセスに含めなけれ ばならない。暗号解読を含む本発明のデコードプロセス の一例を図9に示す。なお、図9中の各処理ブロック は、暗号解読処理ブロック904を除いて、図4中の同 様の名前がつけられた対応ブロックと同じ方法で実行さ れるものである。

多くのエラーが発生してもメッセージの一部しか失われ

ない。なお、どのような暗号化方法を本発明に採用して

もよいことを理解すべきである。

【0085】エラー検出・訂正(処理ブロック903) に続いて、データは暗号解読を施される(処理ブロック 904)。この暗号解読処理(処理ブロック904) は、エンコードプロセス(図8)で遂行された暗号化の 逆処理である。ある実施例では、この暗号解読プロセス に暗号化に用いられたものと同じキーを用いる必要があ る。同じキーを用いることによって、オリジナルデータ が再生される。

【0086】本発明の暗号化(及び暗号解読)方法がエ ンコードプロセス及びデコードプロセスに統合された場 合、本発明はデータ情報を、そのプライバシー及び/ま たは確実性を保持できる方法で普通紙を用いて伝達する ことができる。本発明にあっては、文書の暗号化及び暗 号解読を行なう時に、ユーザが知っているキーまたはコ ードを用いることによって、容易にプライバシーを保護 できる。本発明は、フォトコピアを使用して情報の暗号 化を行なうことができる。本発明を利用すれば、ユーザ 40 は機密書類をコピアに載せ、暗号化ボタンを押して秘密 キーを入力することができる。そうすると、コピアはシ ートをスキャンして暗号化されたコピーを出力すること になる。この暗号化コピーは郵便または他の方法で受信 者へ送られ、受信者はそのコピーをコピアにセットし、 暗号解読ボタンを押して同じキーを入力する。そうする と、コピアはオリジナル文書の判読可能なコピーを出力 する。また、本発明によれば、暗号化したコピーを通常 の文書と同様に扱うことができ、コピーしたりホッチキ ス止めしても最終的な暗号解読した文書に大した悪影響

(13)

特開平7-57027

23

者は暗号化文書の内容を確かめることができないので、 文書の安全な暗号化が可能である。

【0087】本発明のもう一つの有用な応用は文書の認 証である。特に、本発明は認証印を押したファクシミリ 伝送に利用できよう。デジタル署名を用いることよっ て、認証が簡単になろう。フォトコピアで文書のデジタ ル署名が可能ならば、デジタル署名をあらゆる商取引に 利用できよう。認証は、人が読める文書に小ブロックの デジタル暗号化データを付すことによればよかろう。人 は、秘密キーを用いれば、その小ブロック内のデジタル 10 例を示すブロック図である。 データを取得し、その発行元を確認できることになる。 さらに、正しいキーまたはコードを使用しなければ、デ ジタルペーパを生成させることができないので、偽造の 防止と秘密情報の提供が可能となろう。

【0088】なお、本発明は、以上に述べた実施例に限 定されるものではない。以上の説明に基づき様々な変形 が可能であることは、当業者には明かであろう。

#### [0089]

【発明の効果】以上の説明から理解されるように、本発 明によれば、普通紙上の1個以上のボックス内の複数の 20 402 デコード処理ブロック 行及び列に、データが二次元的に記録することによっ て、バーコードのような一次元的記録に比べ大量のデー タを普通紙にデジタル記録することができる。特に、デ ータを記録前に圧縮することによって、より大量のデー 夕の記録が可能である。また、普通紙上の各ボックス に、内部のデータ行間の垂直方向のセパレーションを識 別するためのマーカーを持つ少なくとも二つの対向エッ ジを持たせることによって、普通紙を読み取って記録デ ータを再生する際に、画素間の垂直方向のスペーシング のばらつきを容易に補償することができる。また、デー *30* 夕記録時にデータのエラー訂正エンコードを行なうこと によって、記録データの再生時にデータのエラーを訂正 し、より確実な記録データの再生が可能となり、特に、 普通紙上の分散した複数のボックスにデータを記録する 場合には、普通紙のかなり広い部分がダメージをうけて も記録データの再生が可能になる。また、データを記録 する前に暗号化することにより、記録データの機密保持 が可能である、等々の多くの効果を得られる。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明のエンコードプロセスの一例を示すブロ 40 ック図である。

【図2】本発明により作成された1ブロックの暗号化デ ジタルデータの一例を示す。

【図3】本発明の1枚のデジタルペーパを示す。

24

【図4】本発明のデコードプロセスの一例を示すブロッ ク図である。

【図5】本発明を実施するデジタル処理システムの一例 を示すブロック図である。

【図6】本発明のデコードプロセスのデコードルーチン のフローチャートである。

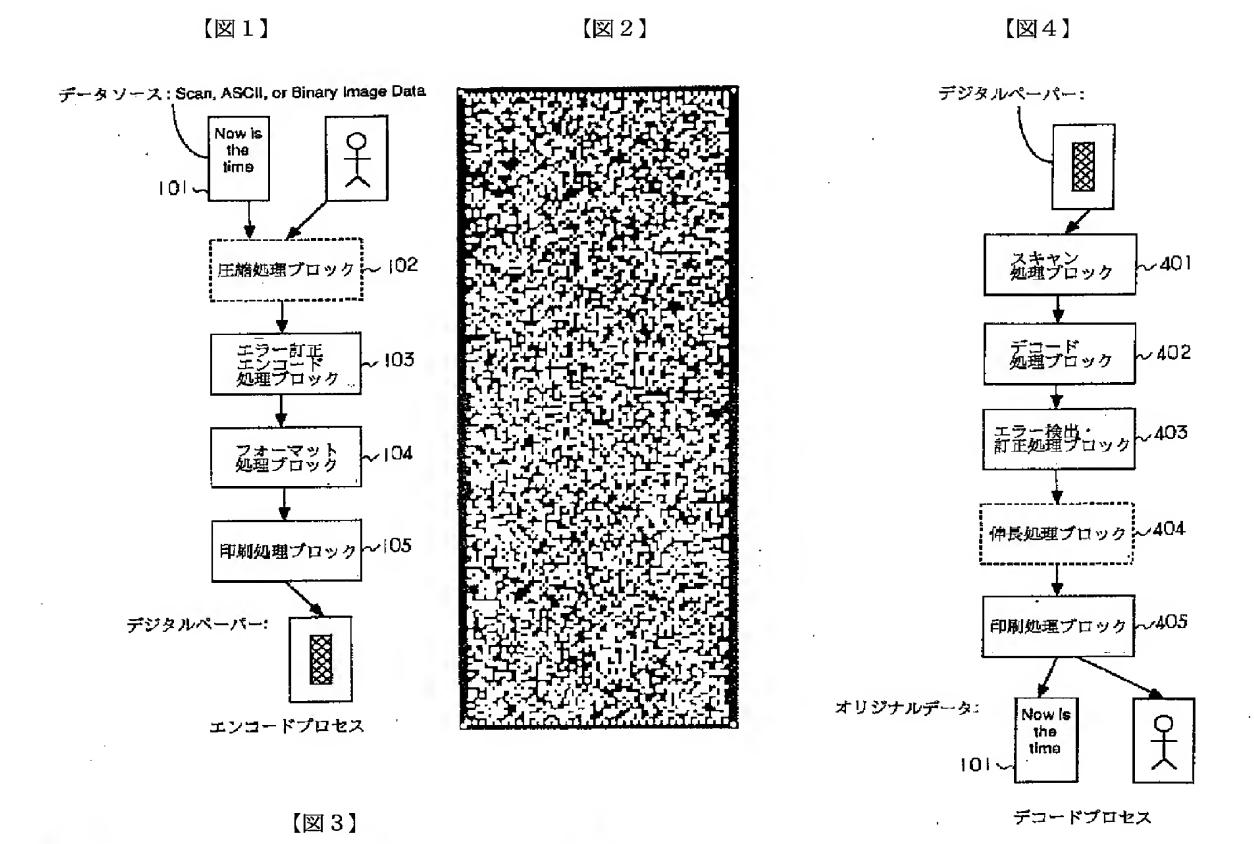
【図7】本発明のデコードルーチンにより処理されるデ ータボックスの一例を示す。

【図8】暗号化を含む本発明のエンコードプロセスの一

【図9】暗号解読を含む本発明のデコードプロセスの一 例を示すブロック図である。

## 【符号の説明】

- 101 データソース
- 102 圧縮処理ブロック
- 103 エラー訂正エンコード処理ブロック
- 104 フォーマット処理ブロック
- 105 印刷処理ブロック
- 401 スキャン処理ブロック
- - 403 エラー検出・訂正処理ブロック
  - 404 伸長処理ブロック
  - 405 印刷処理ブロック
  - 501 バス(その他通信手段)
  - 502 プロセッサ
  - 503 RAM又は他のダイナミックメモリ装置(メイ ンメモリ)
  - 504 ROM又は他のスタティックメモリ装置
  - 505 データ記憶装置
- 506 スキャナ
  - 507 ハードコピー装置
  - 508 ユーザーインターフェイス
  - 801 データソース
  - 802 圧縮処理ブロック
  - 803 暗号化処理ブロック
  - 804 エラー訂正エンコード処理ブロック
  - 805 エンコード処理ブロック
  - 806 印刷処理ブロック
  - 901 スキャン処理ブロック
  - 902 デコード処理ブロック
  - 903 エラー検出・訂正処理ブロック
  - 904 暗号解読処理ブロック
  - 905 伸長処理ブロック
  - 906 印刷処理ブロック



データソース: Scan, ASCII, or Binary Image Data Now Is the time 801~ 圧縮処理ブロック ~802 秘密キー 暗号化 処理プロック ~803 エラー訂正 エンコード 処理プロック **√8**04 エンコード 処理プロック **~805** 印刷処理プロック ~806 デジタルペーパー: 

エンコードプロゼス

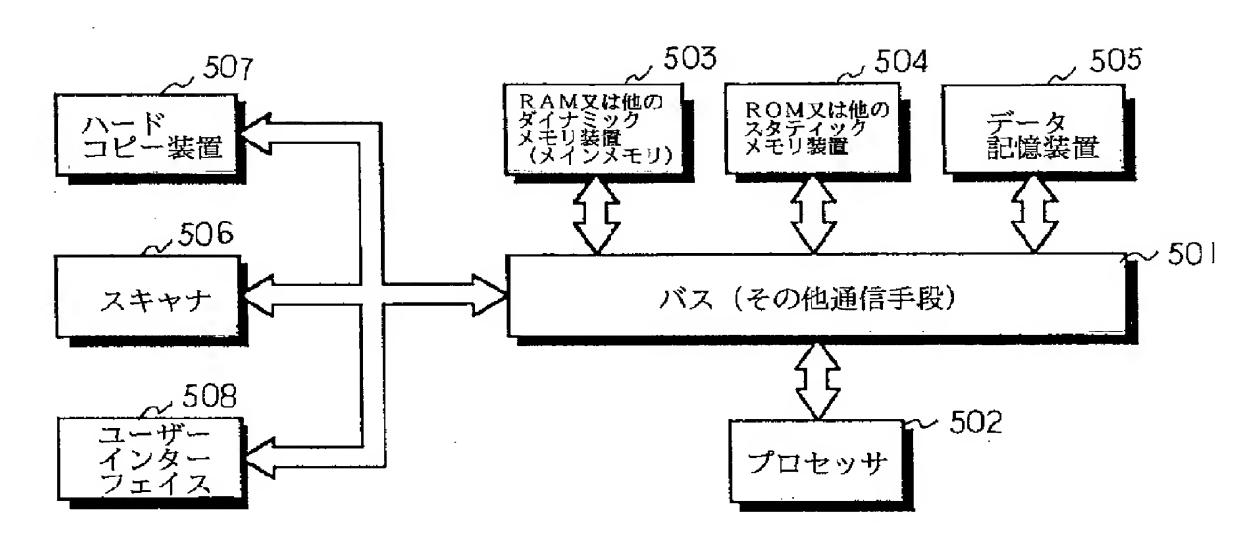
【図8】

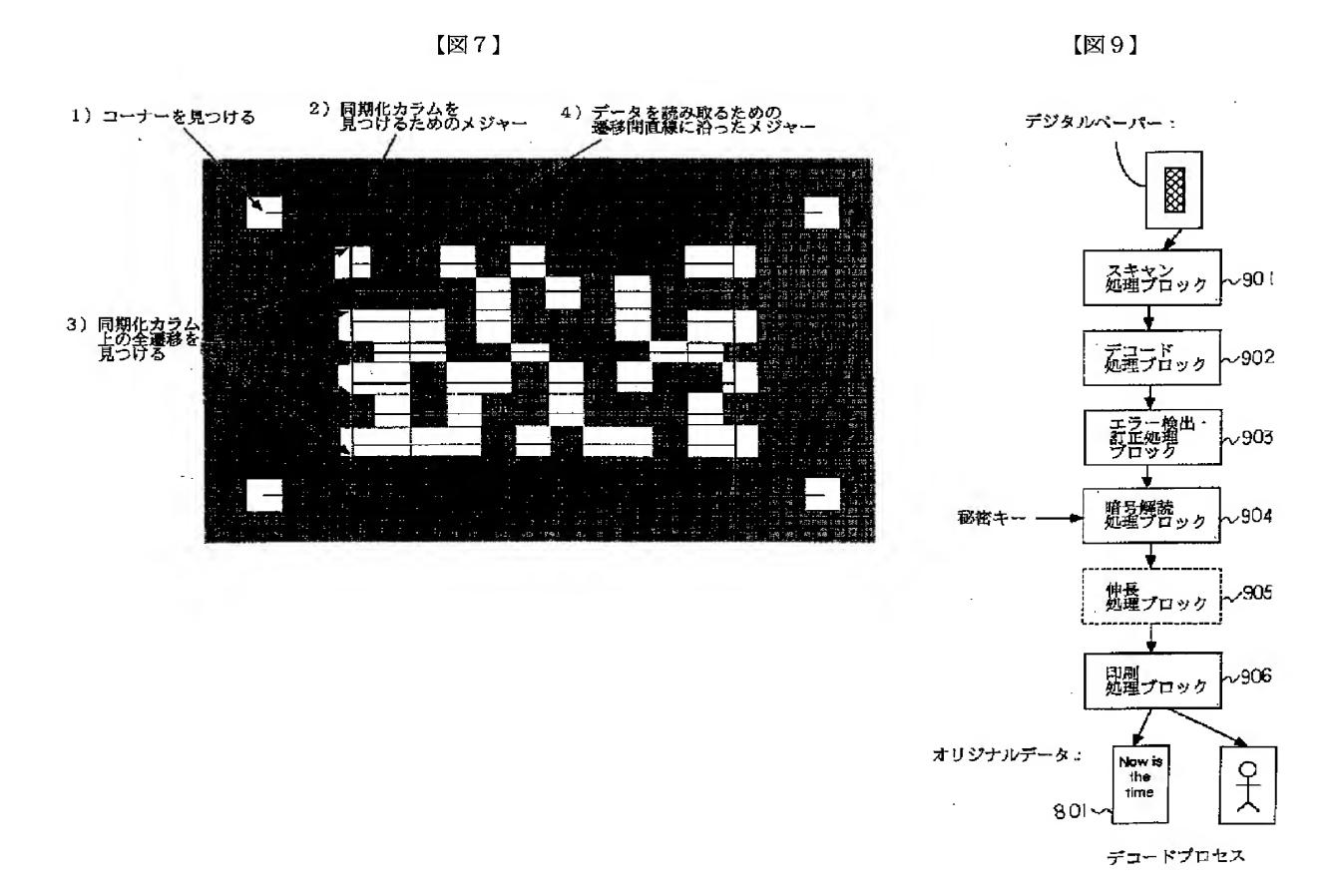
JP 7-57027 Page 15 of 17

(15)

特開平7-57027

【図5】

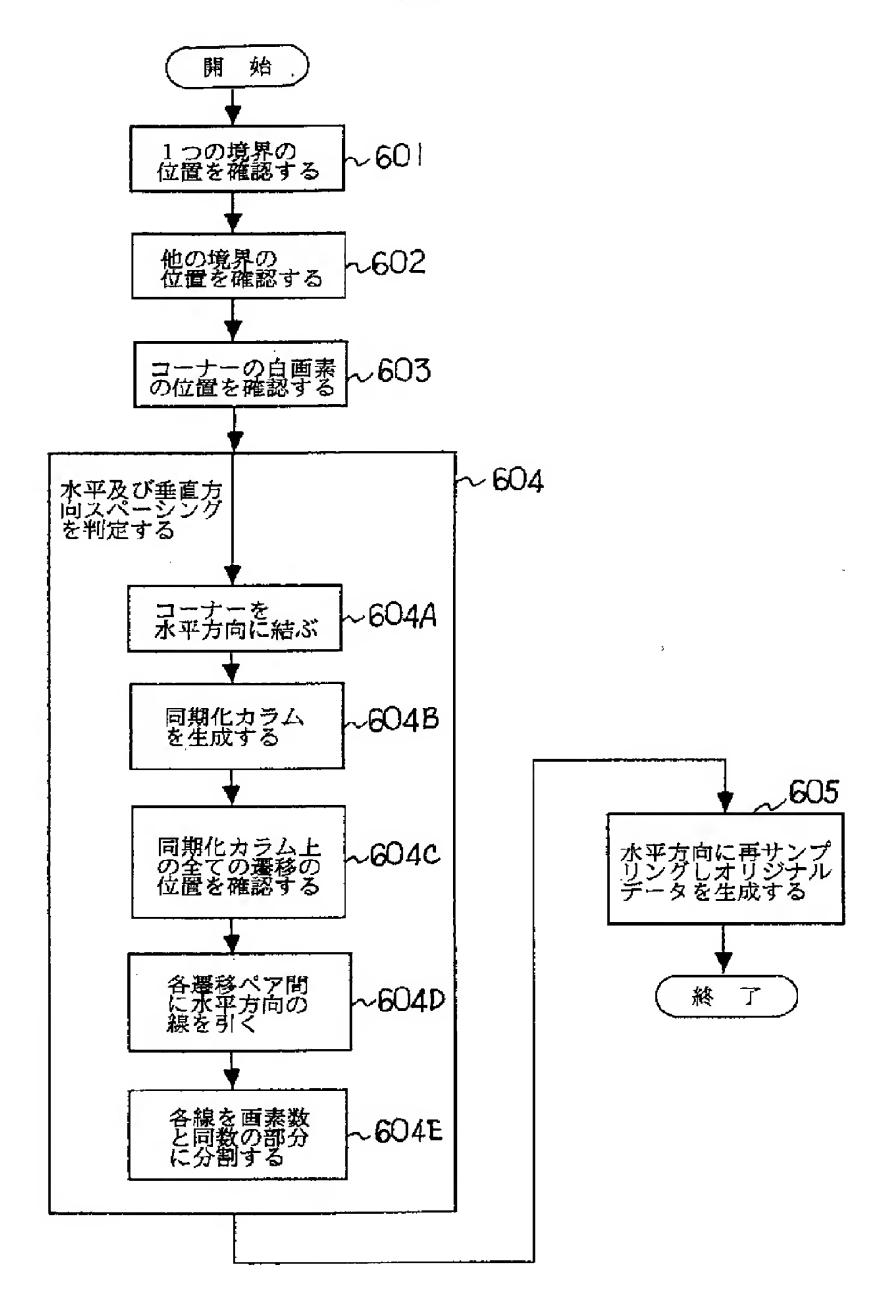




(16)

特開平7-57027

【図6】



フロントページの続き

(51) Int. Cl. <sup>5</sup> H 0 4 N 1/44 識別記号

庁内整理番号 7232-5C

F I

技術表示箇所

JP 7-57027 Page 17 of 17

(17)

特開平7-57027

(72)発明者 マーク ピアース
 アメリカ合衆国 カリフォルニア州
 94025 メンローパーク サンド ヒルロード 2882 リコー コーポレーション内

(72)発明者 ディビッド ジー ストーク
アメリカ合衆国 カリフォルニア州
94025 メンローパーク サンド ヒル
ロード 2882 リコー コーポレーション
内